# Tema VII: Определители

# § 2. Дальнейшие свойства определителей

М.В.Волков

Уральский федеральный университет Институт естественных наук и математики кафедра алгебры и фундаментальной информатики

2021/2022 учебный год

## Альтернативное обозначение и терминологические замечания

На прошлой лекции мы ввели аксиомы определителя и показали, что отображение  $M_n(F) \to F$ , удовлетворяющее этим аксиомам, существует и определяется ими однозначно.

Сегодня мы познакомимся с некоторыми важными фактами теории определителей, но сначала добавим несколько небольших замечаний к материалу предыдущей лекции.

- 1. Альтернативное обозначение. Мы обозначили определитель матрицы A через  $\det A$ . В прошлом при работе с определителями 2-го и 3-го порядка определитель матрицы типа  $\begin{pmatrix} 1 & 2 \\ 3 & 4 \end{pmatrix}$  обозначался через  $\begin{vmatrix} 1 & 2 \\ 3 & 4 \end{vmatrix}$ . Будем использовать такое обозначение и для определителей высших порядков.
- 2. *Терминология и ее история*. Обозначение det произведено от слова «determinant», переводом которого является термин «определитель». Термин «determinant» ввел Гаусс в 1801. Аксиомы определителя предложены Вейерштрассом (не позже 1864); он же ввел обозначение det.
- 3. Допустимые вольности речи. Хотя матрица и ее определитель это не одно и то же, для краткости говорят о элементах, строках и столбцах определителя  $\det A$ , подразумевая соответственно элементы, строки и столбцы матрицы A.

## Связь с определителями 2-го и 3-го порядка

Знакомые нам определители 2-го и 3-го порядка, конечно, являются частными случаями общего понятия определителя.

Напомним, что существование определителей доказывалось индукцией по размеру матрицы через разложение по строке (*определитель есть сумма произведений элементов строки на их алгебраические дополнения*).

Разложение по, скажем, первой строке определителя  $\begin{vmatrix} a & b \\ c & d \end{vmatrix}$  дает равенство

$$\begin{vmatrix} a & b \\ c & d \end{vmatrix} = a \cdot d + b \cdot (-c) = ad - bc,$$

т.е. именно то равенство, которым вводился определитель 2-го порядка.

Аналогично, разложение по первой строке определителя  $\begin{vmatrix} a & b & c \\ d & e & f \\ g & h & i \end{vmatrix}$  дает

$$\begin{vmatrix} a & b & c \\ d & e & f \\ g & h & i \end{vmatrix} = a \begin{vmatrix} e & f \\ h & i \end{vmatrix} - b \begin{vmatrix} d & f \\ g & i \end{vmatrix} + c \begin{vmatrix} d & e \\ g & h \end{vmatrix} = a(ei - fh) - b(di - fg) + c(dh - eg),$$

что приводит к привычной формуле для определителя 3-го порядка.

## Теорема симметрии

#### Теорема

 $\det A = \det A^T$ .

Доказательство. Определим отображение  $D\colon M_n(F) \to F$  правилом

$$D(A) := \det A^T.$$

Если проверить, что это отображение удовлетворяет аксиомам  $\Delta I$ - $\Delta III$ , теорема единственности даст равенство  $D(A)=\det A$ , которое и нужно.

Начнем с 
$$\Delta$$
III. Имеем  $D(E) = \det E^T = \det E = 1$ .  $\checkmark$ 

Проверим  $\Delta I$ . Нужно показать, что если в матрице A какие-то два соседних столбца равны, то D(A)=0. Два соседних столбца матрицы A – это две соседние строки матрицы  $A^T$ . Поэтому желаемое сводится к доказательству такой леммы:

#### Лемма

Если в  $n \times n$ -матрице B какие-то две соседние строки равны, то  $\det B = 0$ .

## Теорема симметрии (2)

#### Лемма

Если в  $n \times n$ -матрице B какие-то две соседние строки равны, то  $\det B = 0$ .

*Доказательство леммы.* При n=1 утверждение тривиализируется.

Пусть n > 1. Проведем индукцию по n.

База индукции n=2. Определитель  $2\times 2$ -матрицы с двумя равными строками имеет вид  $\begin{vmatrix} a & b \\ a & b \end{vmatrix}$  и, очевидно, равен 0.

Шаг индукции. Пусть n>2 и в  $n \times n$ -матрице B равны k-я и (k+1)-я строки. Возьмем номер  $i \neq k, k+1$  и разложим  $\det B$  по i-й строке:

$$\det B = \sum_{j=1}^{n} b_{ij} B_{ij},$$

где  $B_{ij}=(-1)^{i+j}M_{ij}$ , а  $M_{ij}$  – определитель  $(n-1)\times(n-1)$ -матрицы, полученной при вычеркивании i-й строки и j-го столбца из B. В каждой такой  $(n-1)\times(n-1)$ -матрице есть две соседние равные строки, и, значит,  $M_{ij}=0$  по предположению индукции. Отсюда  $\det B=0$ .

Лемма доказана; тем самым, проверена аксиома  $\Delta I.$   $\checkmark$ 

## Теорема симметрии (3)

Наконец, проверим  $\Delta II$ . Пусть i-й столбец матрицы A представлен в виде

суммы двух столбцов: 
$$\begin{pmatrix} a_{11} \dots a'_{1i} + a''_{1i} \dots a_{1n} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{k1} \dots a'_{ki} + a''_{ki} \dots a_{kn} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} \dots a'_{ni} + a''_{ni} \dots a_{nn} \end{pmatrix}.$$
 Рассмотрим матрицы

A' и A'', у которых элементы i-го столбца суть  $a'_{k,i}$  и соответственно  $a''_{k,i}$ k = 1, 2, ..., n, а остальные столбцы те же, что у A. Нужно проверить, что D(A) = D(A') + D(A''), r.e.  $\det A^T = \det A'^T + \det A''^T$ .

$$A^T = egin{pmatrix} a_{11} & \dots & a_{k1} & \dots & a_{n1} \\ \vdots & \ddots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a'_{1i} + a''_{1i} & \dots a'_{ki} + a''_{ki} & \dots a'_{ni} + a''_{n\,i} \\ \vdots & \ddots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{1n} & \dots & a_{kn} & \dots & a_{nn} \end{pmatrix}$$
 . Разложим  $\det A^T$  по  $i$ -й

строке, обозначая через  $B_{ik}$  алгебраическое дополнение элемента  $i ext{-}$ й строки и k-го столбца (оно одинаково для матриц  $A^T$ ,  $A^{\prime T}$  и  $A^{\prime \prime T}$ ):

$$\det A^{T} = \sum_{k=1}^{n} (a'_{ki} + a''_{ki}) B_{ik} = \sum_{k=1}^{n} a'_{ki} B_{ik} + \sum_{k=1}^{n} a''_{ki} B_{ik} = \det A^{T} + \det A^{T}.$$

## Теорема симметрии (4)

Мы проверили первую часть  $\Delta II$ . Проверка второй части аналогична. Итак, отображение  $D(A) := \det A^T$  удовлетворяет аксиомам  $\Delta I$ – $\Delta III$ . По теореме единственности  $D(A) = \det A$ , т.е.  $\det A = \det A^T$ .

## Следствие теоремы симметрии – принцип равноправия строк и столбцов

Все свойства определителей, формулирующиеся для столбцов, верны и для строк, и наоборот. В частности:

- определитель равен сумме произведений элементов любого *столбца* на их алгебраические дополнения (*разложение по столбцу*).
- при элементарных преобразованиях I-го рода над *строками* определитель меняет знак, а элементарные преобразования II-го рода над *строками* не изменяют определитель.

## Определитель полураспавшейся матрицы

## Определение

Квадратная матрица L порядка n называется верхней полураспавшейся, если существуют квадратные матрицы A и B порядков p и q соответственно такие, что

$$L = \begin{pmatrix} A & N \\ O & B \end{pmatrix},$$

где O — нулевая  $q \times p$ -матрица, а N — какая-то  $p \times q$ -матрица. Квадратная матрица L порядка n называется нижней полураспавшейся, если существуют квадратные матрицы A и B порядков p и q соответственно такие, что

$$L = \begin{pmatrix} A & O \\ N & B \end{pmatrix}$$

где O — нулевая p imes q-матрица, а N — какая-то q imes p-матрица. A и B называются диагональными блоками полураспавшейся матрицы L.

#### Теорема об определителе полураспавшейся матрицы

Если L — полураспавшаяся матрица с диагональными блоками A и B, то  $\det L = \det A \cdot \det B.$ 

# Определитель полураспавшейся матрицы (2)

#### Теорема об определителе полураспавшейся матрицы

Если L — полураспавшаяся матрица с диагональными блоками A и B, то  $\det L = \det A \cdot \det B.$ 

**Доказательство**. В силу теоремы симметрии достаточно рассмотреть случай верхней полураспавшейся матрицы.

Пусть  $L = \begin{pmatrix} A \ N \\ O \ B \end{pmatrix}$ , где A и B — квадратные матрицы порядков p и qсоответственно, O – нулевая  $q \times p$ -матрица, а N – какая-то  $p \times q$ -матрица. Зафиксируем матрицы B и N, а вместо матрицы A будем подставлять всевозможные матрицы из  $M_p(F)$ . Это позволяет определить отображение  $D: M_n(F) \to F$  по правилу  $D(A) := \det L$ . Оно удовлетворяет  $\Delta I$  и  $\Delta II$ . Действительно, если в матрице A какие-то два соседних столбца равны, то их продолжения в матрице L тоже равны, откуда  $D(A) = \det L = 0$ . Пусть i-й столбец матрицы A есть сумма двух столбцов, а  $A^\prime$  и  $A^{\prime\prime}$ матрицы, у которых i-й столбец заменен на первое и соответственно второе слагаемое. Продолжение i-го столбца матрицы A в матрице L есть сумма продолжений нулями i-х столбцов матриц A' и A''. Если L' и L'' – матрицы, получающиеся при подстановке матриц A' и A'' вместо A, то

$$D(A) = \det L = \det L' + \det L'' = D(A') + D(A'').$$

# Определитель полураспавшейся матрицы (3)

Мы проверили первую часть  $\Delta II$ . Проверка второй части аналогична. Итак, отображение  $D(A):=\det L$  удовлетворяет аксиомам  $\Delta I$  и  $\Delta II$ . По следствию из теоремы единственности  $D(A)=\det A\cdot D(E)$ . Остается вычислить D(E), т.е. определитель

$$\begin{vmatrix} E & N \\ O & B \end{vmatrix} = \begin{vmatrix} 1 & 0 & \dots & 0 & n_{11} & \dots & n_{1q} \\ 0 & 1 & \dots & 0 & n_{21} & \dots & n_{2q} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ 0 & 0 & \dots & 1 & n_{p1} & \dots & n_{pq} \\ 0 & 0 & \dots & 0 & b_{11} & \dots & b_{1q} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ 0 & 0 & \dots & 0 & b_{q1} & \dots & b_{qq} \end{vmatrix} = \begin{vmatrix} 1 & \dots & 0 & n_{21} & \dots & n_{2q} \\ \vdots & \ddots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & \dots & 1 & n_{p1} & \dots & n_{pq} \\ 0 & \dots & 0 & b_{11} & \dots & b_{1q} \\ \vdots & \ddots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & \dots & 0 & b_{q1} & \dots & b_{qq} \end{vmatrix} = \dots = \begin{vmatrix} b_{11} & \dots & b_{1q} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ b_{q1} & \dots & b_{qq} \end{vmatrix}.$$

Разложим его по 1-му столбцу, получившийся определитель снова разложим по 1-му столбцу и так проделаем p раз. В результате получим, что  $D(E)=\det B$ . Из равенств  $D(A)=\det A\cdot D(E)$  и  $D(E)=\det B$  заключаем, что  $\det L=D(A)=\det A\cdot \det B$ .

## Определитель произведения матриц

### Теорема об определителе произведения матриц

Если A и B –  $n \times n$ -матрицы, то  $\det AB = \det A \cdot \det B$ .

Это «мощное тождество» (по выражению Д.К.Фаддеева) нетривиально даже для случая n=2, где оно в развернутом виде выглядит так:

$$(ad - bc)(xt - yz) = (ax + bz)(cy + dt) - (ay + bt)(cx + dz).$$

Идеи, близкие к теореме об определителе произведения матриц, возникали в упоминавшейся работе Гаусса (1801), но в полной общности эту теорему доказали (независимо друг от друга) Бине и Коши (1812).

Доказательство. Зафиксируем матрицу A, а вместо матрицы B будем подставлять всевозможные матрицы из  $M_n(F)$ . Это позволяет определить отображение  $D\colon M_n(F) \to F$  по правилу  $D(B) := \det AB$ . Проверим, что оно удовлетворяет  $\Delta \mathrm{I}$  и  $\Delta \mathrm{II}$ .

Заметим, что i-й столбец матрицы AB состоит из произведений строк матрицы A на i-й столбец матрицы B. Поэтому если у B равны i-й и (i+1)-й столбцы, то и у произведения AB будут равны i-й и (i+1)-й столбцы и  $D(B)=\det AB=0$ . Итак, аксиома  $\Delta I$  выполнена.

## Определитель произведения матриц (2)

По той же причине, если i-й столбец матрицы B имеет общий множитель или представлен в виде суммы двух столбцов, то же будет верно для i-го столбца произведения AB. В силу этого выполнена аксиома  $\Delta II$ .

По следствию из теоремы единственности  $D(B) = \det B \cdot D(E)$ .

Ho 
$$D(E)=\det AE=\det A.$$
 Итак,

$$\det AB = \det B \cdot \det A = \det A \cdot \det B.$$

## Определитель Вандермонда

#### Определение

 ${\it Mатрица}\ {\it Bандермондa}\ {\it порядка}\ n$  – это матрица, строками которой являются n геометрических прогрессий длины n с первым членом 1. Ее определитель называется определителем  ${\it Bандермондa}\ {\it порядка}\ n$ .

$$V(x_1, x_2, \dots, x_n) := \begin{vmatrix} 1 & x_1 & x_1^2 & \dots & x_1^{n-2} & x_1^{n-1} \\ 1 & x_2 & x_2^2 & \dots & x_2^{n-2} & x_2^{n-1} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 1 & x_n & x_n^2 & \dots & x_n^{n-2} & x_n^{n-1} \end{vmatrix}.$$

Вычислим определитель Вандермонда. Для этого вычтем из последнего столбца предпоследний, умноженный на  $x_1$ , из (n-1)-го – (n-2)-й, умноженный на  $x_1$ , . . . , из i-го – (i-1)-й, умноженный на  $x_1$ , и так далее для всех столбцов. Эти преобразования не меняют определитель. Получим

$$V(x_1, x_2, \dots, x_n) = \begin{vmatrix} 1 & 0 & 0 & \dots & 0 \\ 1 & x_2 - x_1 & x_2(x_2 - x_1) & \dots & x_2^{n-2}(x_2 - x_1) \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 1 & x_n - x_1 & x_n(x_n - x_1) & \dots & x_n^{n-2}(x_n - x_1) \end{vmatrix}.$$

## Определитель Вандермонда (2)

Раскладывая этот определитель по первой строке, получаем, что

$$V(x_1, x_2, \dots, x_n) = \begin{vmatrix} x_2 - x_1 & x_2(x_2 - x_1) & \dots & x_2^{n-2}(x_2 - x_1) \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ x_n - x_1 & x_n(x_n - x_1) & \dots & x_n^{n-2}(x_n - x_1) \end{vmatrix}.$$

Для всех i от 1 до n-1 вынесем из i-й строки множитель  $x_{i+1}-x_1.$  Получим

$$V(x_1, x_2, \dots, x_n) = (x_2 - x_1)(x_3 - x_1) \cdots (x_n - x_1) \begin{vmatrix} 1 & x_2 & \dots & x_2^{n-2} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 1 & x_n & \dots & x_n^{n-2} \end{vmatrix}.$$

Определитель в правой части — это определитель Вандермонда порядка n-1 от  $x_2,\dots,x_n.$  Мы получили рекуррентное соотношение

$$V(x_1, x_2, \dots, x_n) = (x_2 - x_1)(x_3 - x_1) \cdots (x_n - x_1)V(x_2, \dots, x_n).$$

Используя его, выразим  $V(x_2,\dots,x_n)$  через  $V(x_3,\dots,x_n)$ , затем  $V(x_3,\dots,x_n)$  через  $V(x_4,\dots,x_n)$ , и т.д., пока не дойдем до  $V(x_{n-1},x_n)$ .

# Определитель Вандермонда (3)

Учитывая, что 
$$V(x_{n-1},x_n)=egin{bmatrix} 1 & x_{n-1} \\ 1 & x_n \end{bmatrix}=x_n-x_{n-1}$$
, окончательно получаем

$$\begin{vmatrix} 1 & x_1 & x_1^2 & \dots & x_1^{n-2} & x_1^{n-1} \\ 1 & x_2 & x_2^2 & \dots & x_1^{n-2} & x_2^{n-1} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ 1 & x_n & x_n^2 & \dots & x_n^{n-2} & x_n^{n-1} \end{vmatrix} = \prod_{1 \le j < i \le n} (x_i - x_j).$$

#### Важное следствие

Определитель Вандермонда отличен от нуля тогда и только тогда, когда среди его аргументов нет равных между собой.